# 嵌入式系统 Embedded System

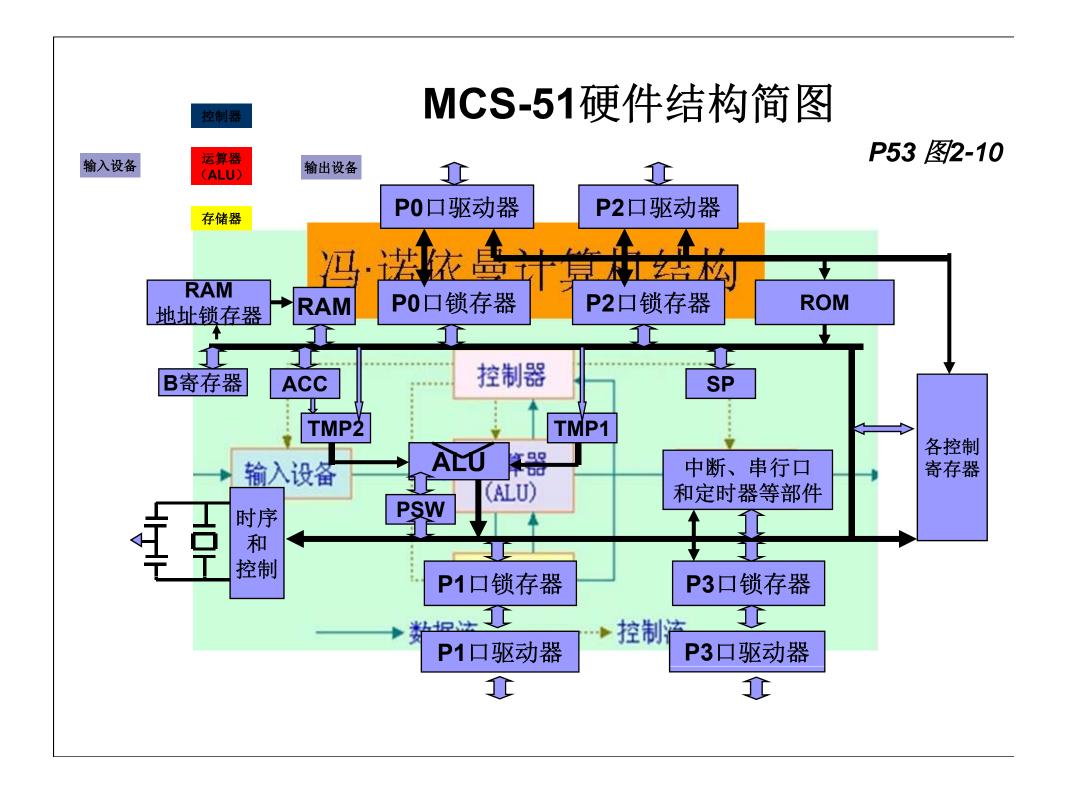
张武明

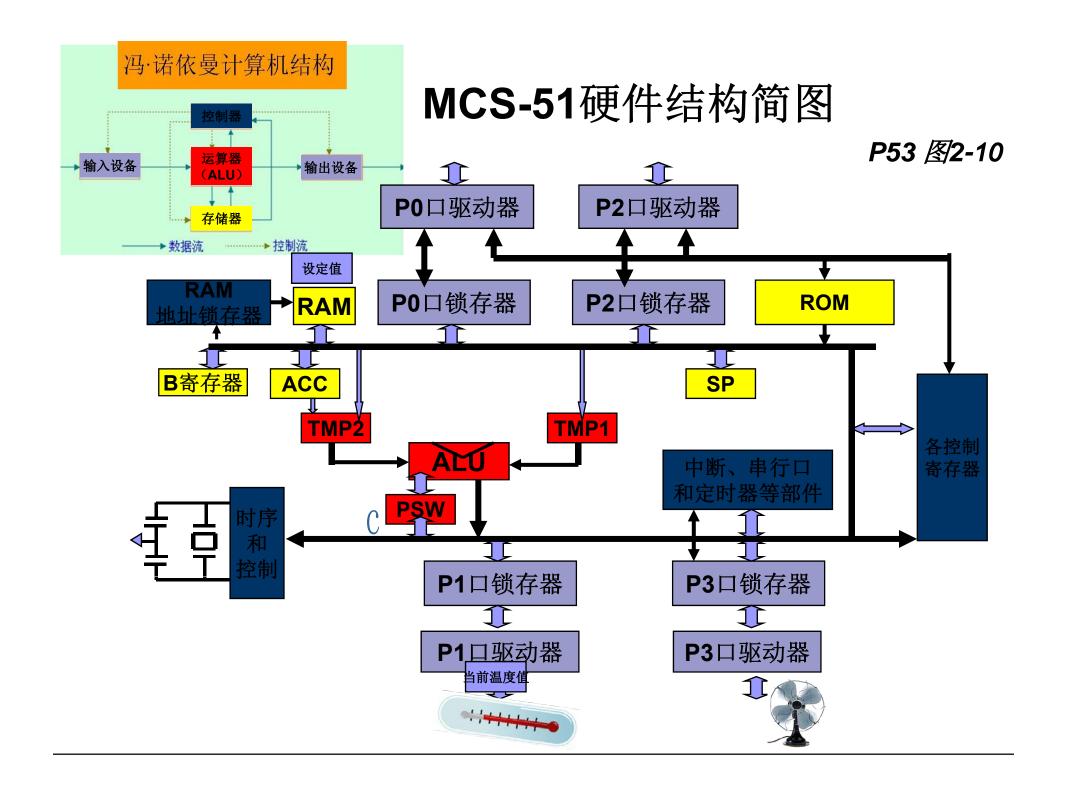
杭州 • 浙江大学 • 2021



## 第八讲 定时器/计数器

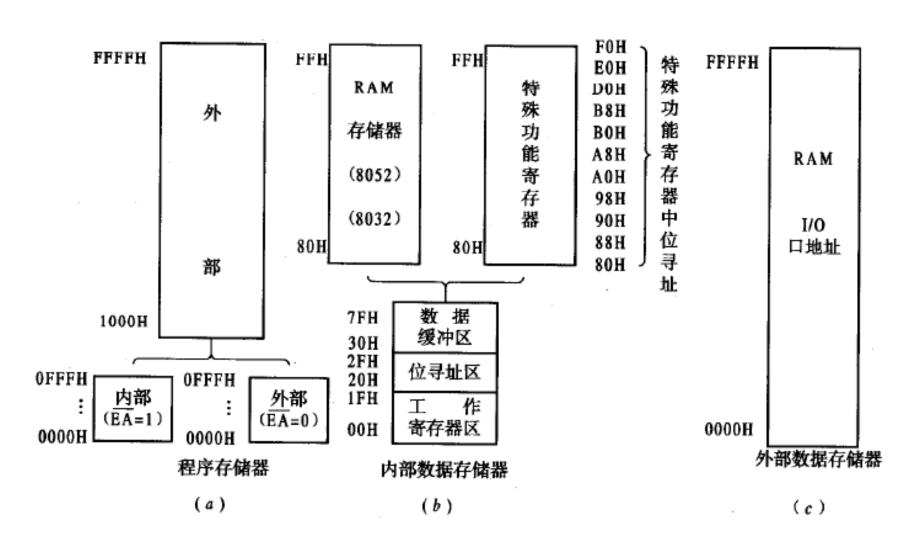
- § 8-1 定时器/计数器概述
- § 8-2 MCS-51定时器/计数器
- § 8-3 定时器/计数器的应用







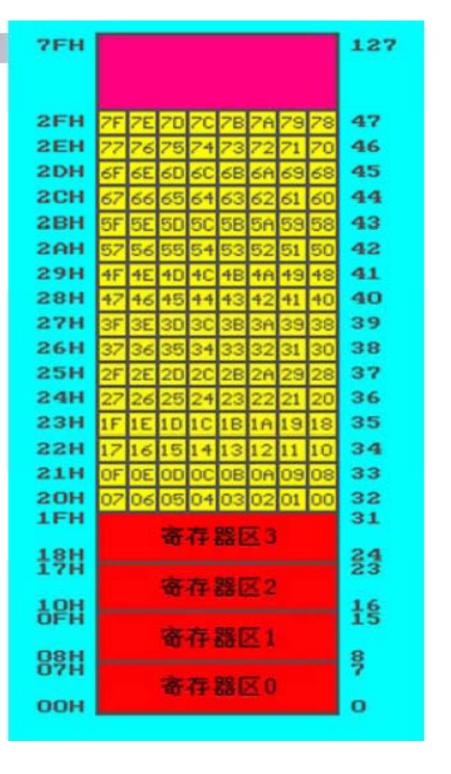
#### MCS-51寄存器配置(物理空间)





### 片内数据存储器

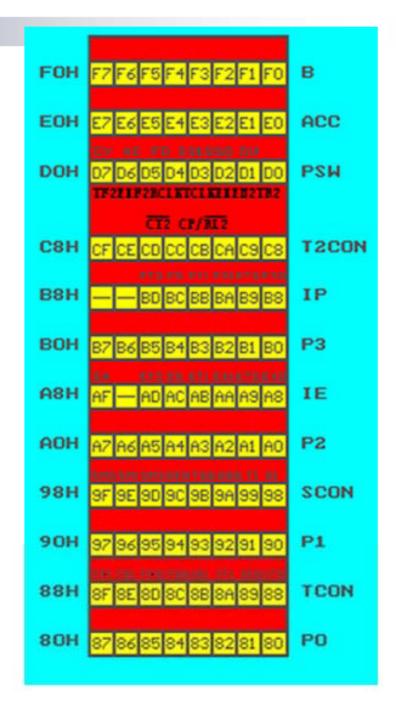
- ■工作寄存器R0~R7
  - □ 00H~1FH
- 位寻址区
  - □ 20H~2FH
  - □位地址为: 00H~7FH
- ■用户RAM区
  - □30H~7FH





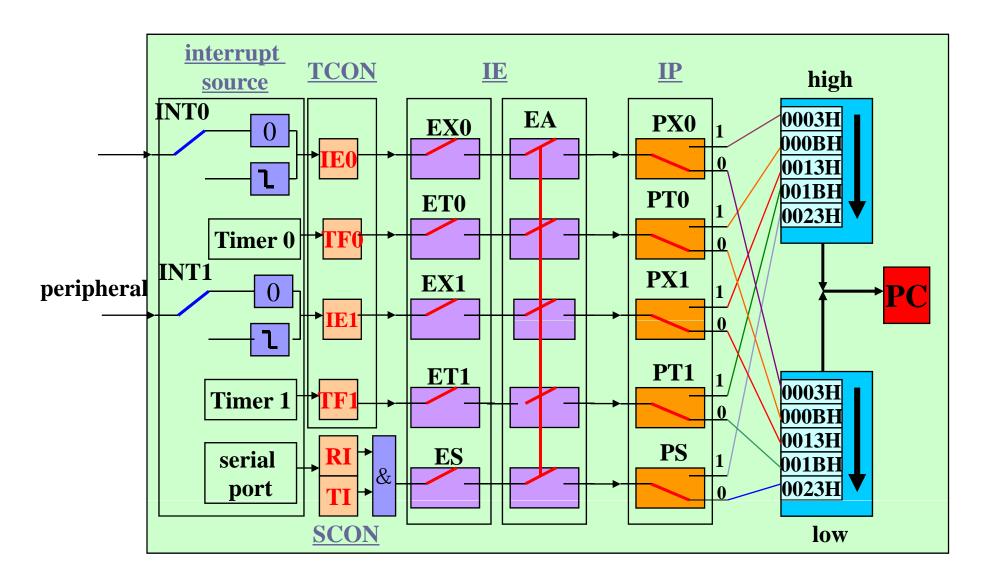
#### 特殊寄存器SFR

- 占用字节地址:80H~FFH
- 位寻址寄存器:
  - □ 其字节地址可被8整除。
- 专用寄存器:
  - □ A、B、PSW、DPTR、SP
  - □ TMOD、TCON、SCON ...
- I/O接口寄存器:
  - □ P0、P1、P2、P3、SBUF





#### Interrupt system structure chart





定时器、计数器是微机系统必需的部件,几乎所有的单片机均包含可编程定时器/计数器。

- ■定时器定义
  - □定时是对周期固定、已知的脉冲计数。
- ■计数器定义
  - □计数是对外界产生的周期不固定的未知脉冲计数。计数器的计数方式可以是加1计数,也可以是减1计数。



- ■定时器的应用
  - □微机应用系统通常需要定时测量和控制
  - □如:定时测量温度信号,定时输出电机的控制 信号等

#### ■计数器的应用

- □一些测控系统需要根据外部脉冲信号的计数结 果来触发控制
- □如:某工件计数到一定数值后,发出打包信号, 由机器进行自动打包



#### 定时器的实现方法

- 软件定时
  - □通过执行一段循环程序来实现时间的延时
  - □优点:无需额外的硬件,时间也比较准确
  - □缺点:需要CPU运行程序,消耗CPU的时间
- ■硬件定时
  - □用可编程定时器/计数器,对其编程实现
  - □通过中断方法来完成定时功能或计数功能
  - □优点:不占用CPU时间,应用非常广泛
  - □ 单片机内部几乎都配备了定时器/计数器 (Timer/Counter)



#### ■ 软件定时/计数举例

```
例1:编制一个延时1ms的子程序。
```

D2MS: MOV R7, #2

D2MS0: MOV R6, #250

DJNZ R6, \$

DJNZ R7, D2MS0

**RET** 

例2: 统计开关按动次数,并存于30H单元。

MOV 30H, #0

UP: JB P1.0,\$

JNB P1.0,\$

INC 30H

SJMP UP



- 可编程定时/计数器——可通过指令对以下 几方面内容进行设置
  - □工作方式的选择: 定时或计数
  - □预置定时或计数初值——当然计数的最大值是有一定限制的,这取决于计数器的位数。(计数的最大值也就限制了定时的最大值)
  - □设置是否允许中断请求(当定时时间到或计数 终止时
  - □启动定时器或计数器工作



## § 8-2 MCS-51定时器/计数器

- ■8-2-1 组成结构
- ■8-2-2 工作原理
- ■8-2-3 控制寄存器
- ■8-2-4 工作方式



#### 8-2-1 定时器/计数器组成结构

- MCS51单片机内有2个独立的16位的可编程定时器/计数器T0和T1
- 定时器/计数器T0、T1由以下几部分组成
  - □计数器TH0、TL0和TH1、TL1
  - □特殊功能寄存器TMOD、TCON
  - □时钟分频器
  - □内部总线
  - □输入引脚T0、T1



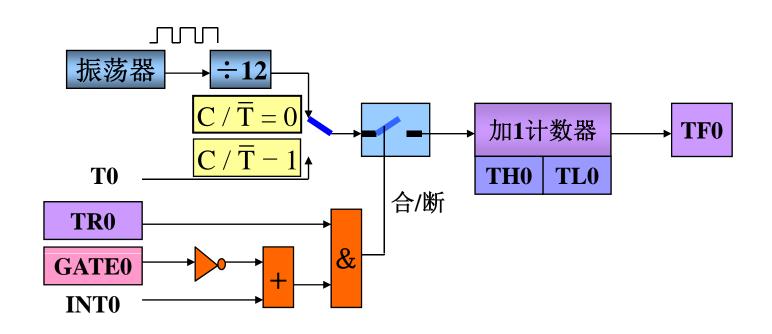
#### 8-2-1 定时器/计数器组成结构

- ■计数器
  - □8位计数器TH0、TL0和TH1、TL1分别构成T0和T1的 16位计数器
  - □它们都是以加"1"的方式完成计数
- 特殊功能寄存器
  - □ TMOD: 控制定时/计数器的工作方式
  - □ TCON:控制定时/计数器的启动并记录T0、T1的溢出标志
- 通过对TH0、TL0和TH1、TL1的初始化编程,可以 预置T0、T1的计数初值
- 通过对TMOD和TCON的初始化编程,可以写入方式 字和控制字,控制T0、T1按规定的方式计数



## 8-2-1 定时器/计数器组成结构

T0的结构如图所示:



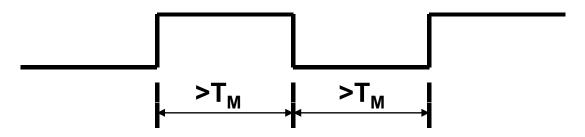
TCON TMOD THO TLO THI TLI



- ■定时器工作原理
  - □定时工作方式时, 计数器的输入脉冲式内部振荡器经过12分频后的输出(即机器周期的脉冲)
  - □因此每个机器周期,计数器 "+1"(即定时器的 计数频率是振荡频率的1/12)
  - □若单片机的晶振频率为12MHz,则计数频率为1MHz; 1µs计数器 "+1"
  - □当计数器 "+1"到溢出时,标志着定时时间到



- 计数器工作原理
  - □ 计数工作方式时,计数器的输入信号来自外部引脚 T0(P3.4)、T1(P3.5)的脉冲
  - □每输入一个脉冲,计数器"+1
  - □实际工作时,CPU在每个机器周期的S5P2采样外部输入引脚T0(T1),若一个机器周期的采样值为高电平,而下一个机器周期的采样值为低电平(即检测到一个下降沿),则计数器 "+1",完成一次计数操作。





- 计数方式时,对外部脉冲的要求
  - □因为是下降沿触发计数器+1, CPU是每个T<sub>M</sub>检测一次外部引脚,因此检测到一个下降沿至少需要2个机器周期,所能计数的最高频率为单片机晶振频率的1/24
  - □对外部脉冲的占空比没有特殊要求,但要求高 电平和低电平的宽度至少为一个机器周期
  - □外部脉冲电平要与T0、T1引脚电平匹配



■不管是定时方式还是计数方式,定时期T0和T1在工作时,均不占用CPU时间,只有当溢出时,才向CPU请求中断。因此,定时器/计数器是单片机内部效率高且工作灵活的部件。

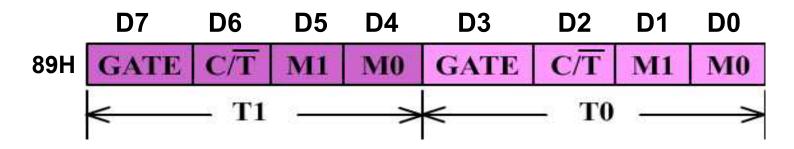


#### 8-2-3 控制寄存器

■ 在应用定时器/计数器T0、T1前,首先要对 其进行编程(初始化),对T0、T1的编程是通 过工作方式寄存器TMOD和控制寄存器 TCON进行的。



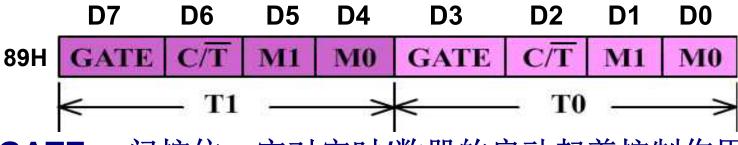
#### 方式寄存器 TMOD



TMOD: 控制定时/计数器的工作方式,字节地址为89H, 只能按字节操作。单片机复位时,各位均被清"0"



#### 方式寄存器 TMOD

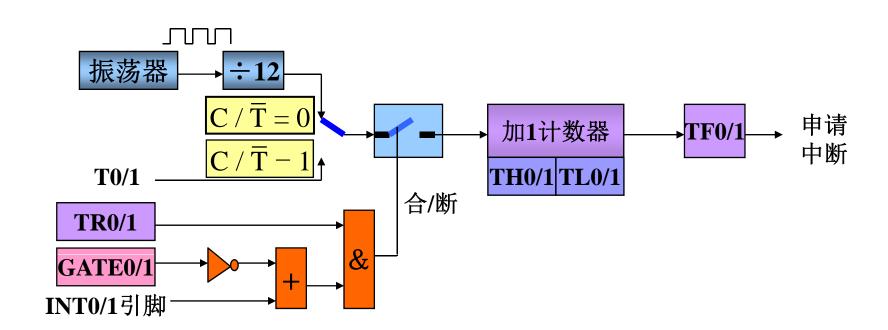


GATE: 门控位。它对定时/数器的启动起着控制作用

- 当GATE=1时,定时计数器的启动除了受TR0/1控制外,还受INT0/1引脚的控制。 结构图
  - □ 当INTO引脚为高电平时,TRO置位启动定时器TO
  - □ 当INT1引脚为高电平时,TR1置位启动定时器T1
- 当GATE=0时,外部中断引脚INT0/1不参与控制, 此时只要置位TR0/1,相应的计数器就开始计数, 而不管引脚INT0/1的电平是高还是低。



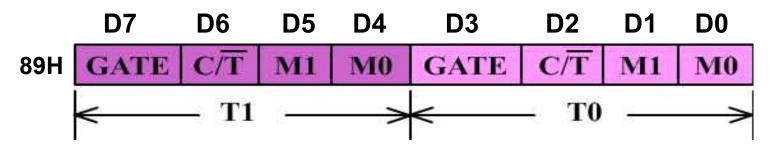
### 定时器/计数器结构



返回



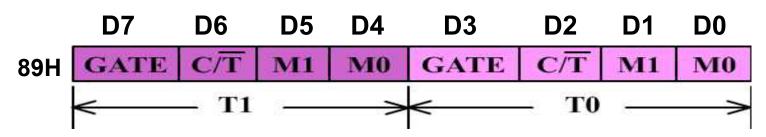
#### 方式寄存器 TMOD



- C / T: 功能选择位。
- 用来确定To(T1)是工作在计数方式还是工作在定时 方式
  - □  $\mathbb{C}/\bar{T}=0$  为定时方式, $\mathbb{C}/\bar{T}=1$  为计数方式
  - □外部引脚上输入的每一个脉冲的负跳变使计数值加1
  - □最小的计数周期为两个机器周期。例如,若单片机晶振频率为12MHZ,则外部计数脉冲的最高频率只能为500KHZ



#### 方式寄存器 TMOD



■ M1和M0: 确定To(T1)的具体工作模式。M1、M0的四种组合刚好与四种工作模式对应(方式0、方式1、方式2、方式3)

M1 M0	操作方式	功能
0 0	方式0	13位计数器
0 1	方式1	16位计数器
1 0	方式2	可自动重装载的8位计数器
1 1	方式3	T0分为两个独立的8位计数器, T1停止计数



#### **TCON**



TCON: 88H, 可以按字节操作, 也可以按位操作。

- TF0/1: T0/1溢出中断标志位。当T0计数溢出时,TF0=1。在允许中断的情况下,CPU响应T0中断,转向T0中断服务程序,此时由硬件自动将TF0清0。也可由程序查询后清"0"
- TR0/1: 为T0/1启动控制位。当TR0=1时,启动T0; TR0=0时,关闭T0。该位由软件进行设置。
- IE0/1: 外部中断的中断请求标志位。
- IT0/1: 外部中断的触发方式选择位。



#### 计数寄存器

- 单片机内部有两个16位的定时/计数器T0和T1。 每个定时/计数器占用两个特殊功能寄存器:
  - □ T0由TH0和TL0两个8位计数器组成,字节地址分别是8CH和8AH。
  - □ T1由TH1和TL1两个8位计数器组成,字节地址分别是8DH和8BH。
  - □ 用于存放定时或计数的初值。当计数器工作时**,其值 随计数脉冲做加1变化**。
  - □复位后,这四个寄存器全部清"0"。



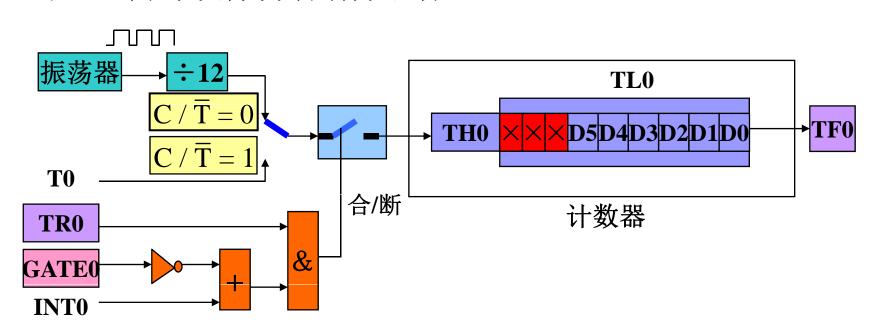
#### 8-2-4 定时器/计数器的工作方式

■ M1和M0: 确定T0(T1)的具体工作模式。M1、M0的四种组合刚好与四种工作模式对应(方式0、方式1、方式2、方式3)

M1 M0	操作方式	功能
0 0	方式0	13位计数器
0 1	方式1	16位计数器
1 0	方式2	可自动重装载的8位计数器
1 1	方式3	T0分为两个独立的8位计数器, T1停止计数

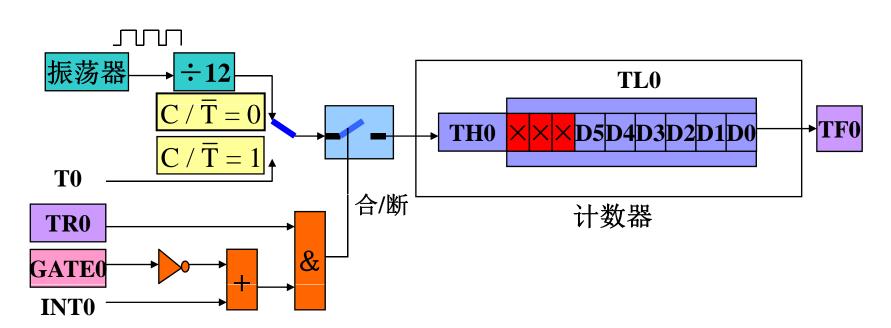
#### 方式0 (以T0为例)

- 在方式0下,T0构成一个13位的计数器,由TH0的8位和 TL0的低5位组成,TL0的高3位未用,满计数值为2<sup>13</sup>。
- T0启动后立即加1计数,当TL0的低5位计数溢出时向TH0 进位,TH0计数溢出则对相应的溢出标志位TF0置位,以此作为定时器溢出中断标志。当单片机进入中断服务程序时,由内部硬件自动清除该标志。



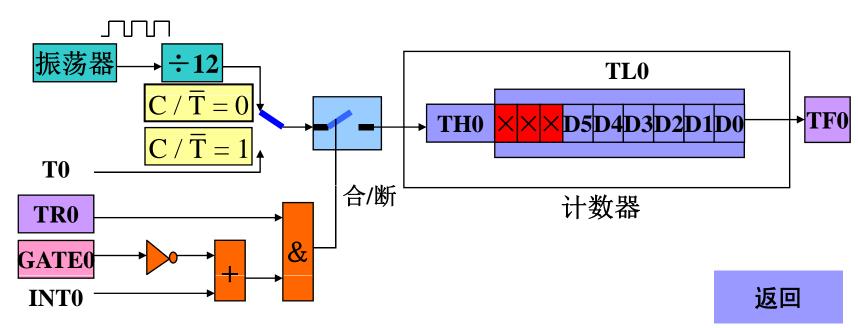
## 方式0

- GATE是门控位,用来释放或封锁INT0/1信号,只有当 GATE=1时,INT0/1的状态才起作用。
  - □ GATE=0,开关K的控制信号=TR0,即开关只受TR0的控制。
  - □ TR0=0, K断开, 计数器不计数
  - □ TR0=1, K闭合, 计数器开始计数



# 方式0

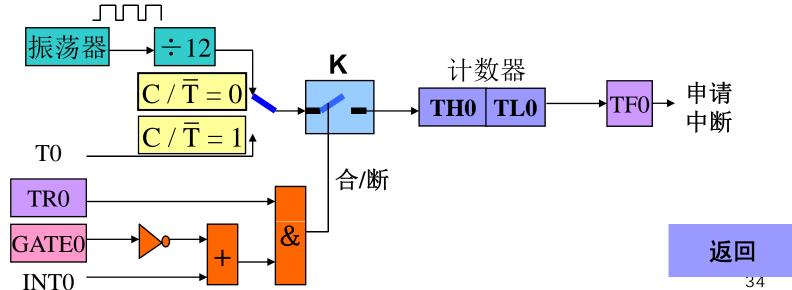
- 当GATE=1和TR0/1=1时,则计数器的启动受外部中断信号INT0/1的 控制
- 当INT0/1为高电平时,计数器开始计数
- 当INT0/1为低电平时,停止计数。
- 利用这一功能可测量INTO引脚上正脉冲的宽度。
- TF0是定时器/计数器T0溢出标志。



## Ŋė,

#### 方式1(以T0为例)

- T0构成一个16位的计数器,由TH0的8位和TL0的8位组成, 满计数值为2<sup>16</sup>。
- TO启动后立即加1计数,当TLO计数溢出时向THO进位, THO计数溢出则对相应的溢出标志位TFO置位,以此作为 定时器溢出中断标志。
- 当单片机进入中断服务程序时,由内部硬件自动清除该标志。



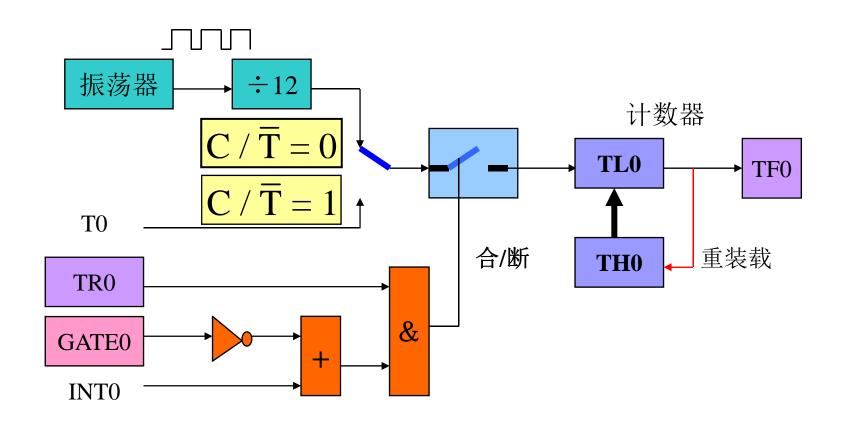


#### 方式2 (以T0为例)

- THO和TLO被当作两个8位计数器,计数过程中, THO寄存8位初值并保持不变,由TLO进行8位计 数。当低8位计数溢出时,除了可产生中断申请外, 还将THO中保存的内容向TLO重新装人,以便于重 新计数,而THO中的初值仍然保留,以便下次再 行对TLO进行重装。
- 方式2对于连续计数比较有利。这时不需要在溢出后用软件重新装入计数初值,而是可以自动装入,但此时计数的长度将受到很大的限制,只有28=256次。



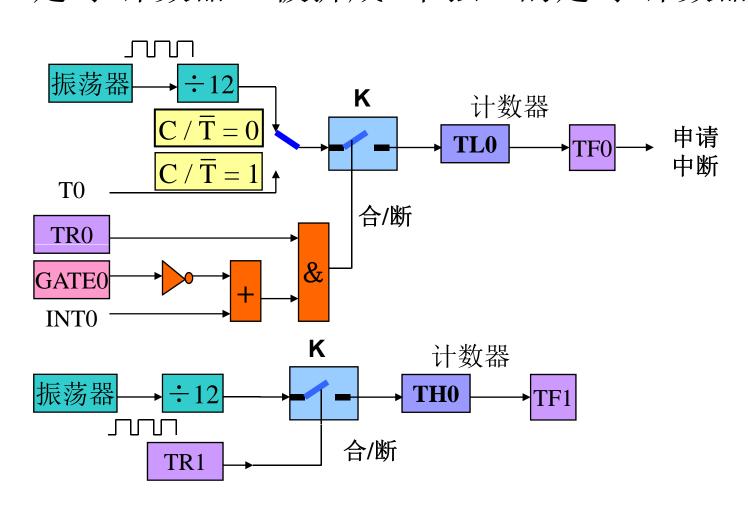
#### 方式2结构逻辑图





# 方式3

■ 方式3只适用于定时/计数器T0。这种工作方式下, 定时/计数器T0被拆成2个独立的定时/计数器来用。

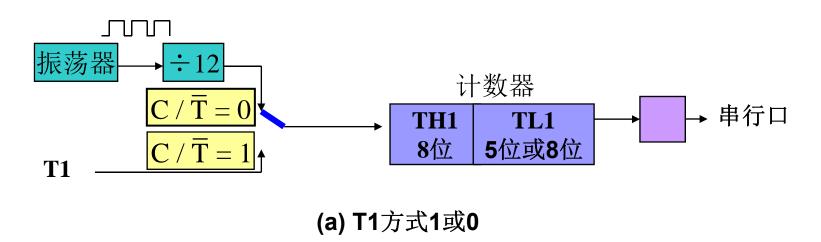


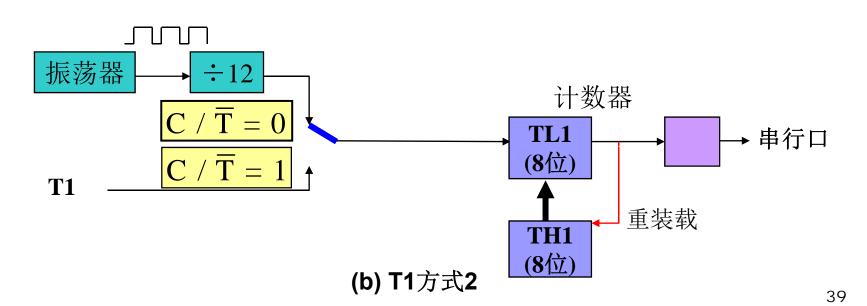


- 在T0用作方式3时,T1可设置为方式0~2
- 此时,通过C/T切换T1的定时器或计数器工作方式,计数溢出时,只能将输出送入串行口。设置好工作方式后,T1自动开始运行,若要停止操作,只需设置T1为方式3即可。因此通常将定时器T1设置为方式2,用作波特率发生器。
- 方式3只适用于定时器T0,定时器T1无方式3,如果设置T1位方式3,T1就停止工作。



# 工作方式结构逻辑图







# § 8-3 定时器/计数器的应用

- ■8-3-1 定时器/计数器初始化
- ■8-3-2 应用举例



- 可编程定时器/计数器的初始化,包含以下 几个步骤:
  - □确定工作方式——对方式寄存器TMOD赋值
  - □预置定时初值或计数初值,将初值写入TL0、TH0或TL1、TH1
  - □中断设置(给IE有关位赋值),以开放或禁止定时器/计数器中断(ET0、ET1、EA)
  - □启动定时器/计数器,令TCON中的TR0或TR1 为"1"



在初始化过程中,要置入定时值或计数值的初值,这时要作一些计算。方法如下:

设计数器的最大值为M(在不同的工作方式中, $M=2^L$ , L与工作方式有关。

方式0:  $M=2^{13}=8192$ ;最长定时时间 $8192\times T_{M}$ 。

方式1:  $M=2^{16}$ 或=65536;最长定时时间65536 $\times$ T<sub>M</sub>。

方式2、3:  $M=2^8=256$ ,最长定时时间 $256\times T_M$ 。



定时或计数置入的初值X可这样来计算:

计数方式时: 计数值=M-X

(X即为计数值的补码)

定时方式时: 定时值  $t(\mu s)=(M-X)\cdot T_M=(M-X)\cdot 12/fosc$ ,所以 X=M -  $t(\mu s)\times fosc(MHz)/12$ 。

其中T<sub>M</sub>为计数周期,它是单片机时钟周期的12倍。 1/t称为溢出率。



当时钟周期为1 / 12MHZ时,计数周期为 1 $\mu$ s。若定时器工作在方式0,则最大定时值为  $2^{13}\times(1\mu$ s) =8.192ms;若工作在方式1,则最大定时值为 $2^{16}\times(1\mu$ s) =65.536ms

例 若单片机的频率为12MHz,请计算2ms所需要的定时器初值。

解: 计数脉冲个数为2/0.001=2000

若方式0,则计数初值为: 213-2000=6192=1830H TL0

TH0=C1H, TL0=10H

TH0 ××× D4D3D2D1D0

若方式1,则计数初值为: 216-2000=63536=F830H

TH0=F8H, TL0=30H



- 作定时器用
  - □ 定时器方式0的应用

例:设主频为12MHz,利用定时器T1定时,使P1.0输出周期为2ms的方波。

解:周期为2ms的方波即每1ms改变一次电平,故定时值应为1ms,采用方式0,即13位计数器。

定时初值: X=M-计数次数

=8192-1000=7192=1C18H

写入TH1、TL1的计数值应扩展为16位,TL1的高3位置0。

1110000000011000B=E018; TH1初值为E0H,TL1初值为18H

GATE	$\mathbf{C}/\overline{\mathbf{T}}$	M1	MO			
	<u> </u>	0	<u> </u>		-	



**RETI** 

编程: **ORG** 0000H LJMP MAIN ;T1中断入口 ORG 001BH :转T1中断服务 AJMP BRT1 ORG 0100H MAIN: MOV TMOD, #0 ;T1按方式0工作 MOV TH1, #0E0 ;给计数器赋值 TL1, #18H MOV ;CPU开中断 SETB EA ;T1允许中断 **SETB** ET1 ;启动**T1 SETB** TR1 :模拟主程序 SJMP \$ ORG 0800H BRT1: MOV TH1, #0E0H TL1, ;重赋T1初值 MOV #18H ;输出方波 CPL P1.0

;返回



C51程序: #include <reg51.h> sbit P10=P1^0; void main() //T1按方式0工作 TMOD=0; TH1=7192/32; //给计数器赋值 TL1=7192%32; //CPU开中断 **EA=1**; //T1允许中断 ET1=1; TR1=1; //启动T1 //模拟主程序 while(1); void timer1() interrupt 3 using 1 TH1=7192/32; //重赋T1初值 TL1=7192%32; //输出方波 P10=~P10;



例:根据上例要求产生周期为2ms方波,但不用中断方式,而用查询方式工作,查询标志为TF1。

解:利用方式1,16位计数器,当定时时间到,T1计数器溢出使TF1置"1",由于不采用中断方式,TF1置"1"后不会自动复"0",而需要指令将TF1清"0"。

编程: MOV TMOD, #10H ;置T1位方式1

SETB TR1 ;启动T1定时

LOOP: MOV TH1, #0FCH

MOV TL1, #18H ;装入初值

JNB TF1, \$ ;TF1=0,则继续查询

**CPL P1.0** ;输出方波

CLR TF1 ;0-TF1

SJMP LOOP ;重复下一个循环

程序很简单,但是要占用CPU时间,使CPU效率不高



假如要求延时1秒,用16位计数器是不够的,而需要多次定时,比如定时一次为50ms,就需要20次。

编程: MOV R7, #14H ;设置定时次数

MOV TMOD, #10H ;启动T1定时

LOOP: MOV TH1, #3CH

MOV TL1, #0B0H ; 装入初值

SETB TR1

HERE: JNB TF1, HERE

CLR TF1

DJNZ R7, LOOP ;1s延时时间未到,继续

.....;此时,**1s**延时到

再次循环时要注意初值的重置,否则时间不对

仅仅利用定时器产生定时而不用中断,仍要占用CPU时间, 使CPU无法做其他事情,不是好的定时方法。

另用定时中断,使CPU腾出时间从事其他工作,才是比较好的定时方法。



定时与中断结合产生延时。

要求定时2秒,由定时器产生50ms定时并产生中断。

经40次中断后,即为2秒。

```
主程序: MOV TMOD,#10H ;启动T1定时 MOV TH1, #3CH MOV TL1, #0B0H ;装入初值
```

MOV R7, #28H

SETB EA

**SETB ET1** 

SETB TR1

•••••

SJMP \$



#### 中断程序:

ORG 001BH LJMP T1INT

**ORG 0030H** 

T1INT:MOV TH1, #3CH

MOV TL1, #0B0H

**DJNZ R7, AGAIN** 

MOV R7, #28H

.....

延时2秒到处理程序

AGAIN: RET1

作定时器用 定时器方式**2**的应用

要求在输入信号发生负跳变时,从P1.0输出一个 250µs的负脉冲。

T0作计数器,记录输入脉冲, 用方式2,计数初值为 FFH

T1作定时器,定时250μs, 用方式2,初值为6。 (T<sub>M</sub>=1 μs)

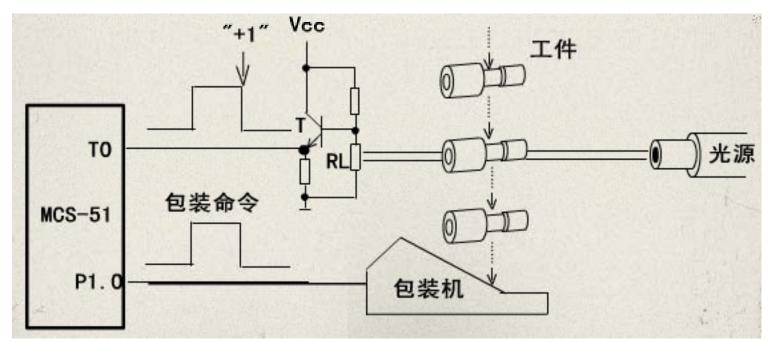
```
MOV
              TMOD,
                    #26H
      MOV
             TH1,
                    #06H
      MOV
             TL1,
                    #06H
      MOV
             THO.
                    #0FFH
             TLO.
                    #0FFH
      MOV
LOOP: SETB
             TR0
                    $
             TFO,
      JNB
      CLR
             TF0
      CLR
             TR0
      CLR
             P1.0
      SETB
             TR1
      JNB
             TF1.
      SETB
             P1.0
      CLR
             TF1
      CLR
             TR1
      SJMP
             LOOP
```



#### ■作计数器用

例:用T0计数一生产流水线上加工好的工件,每次计数到100个时,要求系统发出一包装命令,命令包装机打包。要求记录每天生产的工件箱数。

#### 解: 硬件电路如下图所示





- RL为光敏电阻,当有工件通过时,RL阻值升高,三极管输出高电平,则每通过一个工件,会产生一个高脉冲信号。T0作计数器,用工作方式2。
- 1)方式字TMOD: 06H
- 2)计数初值X=256-100=156=>9CH
- 3)用P1.0输出打包机的包装命令(高脉冲)
- 4)用R5R4作每天生产工件箱数的计数器

#### 方式字TMOD

		GATE	$C/\overline{T}$	M1	<b>M</b> 0
		0	1	1	0
表示不受IN					
	保器方式 —				
ì	选方式 <b>2</b> —				54



SJMP \$

编程: **ORG** 0000H SJMP MAIN ORG 000BH ;T0中断入口 :转向中断服务 LJMP COUNT **ORG 0040H** MAIN: CLR P1.0 :P1.0为低 MOV R5, #0 ;箱数计数器清"0" MOV R4, #0 ;置TO工作方式 MOV TMOD, #6 :置重装载系数 TH0, #9CH MOV ;置计数初值 MOV TLO, #9CH ;CPU开中断 SETB EA ;T0开中断 SETB ET0 ;启动T0 SETB TR0

;模拟主程序



**ORG 0800H** 

COUNT: MOV A, R4

ADD A, #1

MOV R4, A

MOV A, R5

ADDC A, #0

MOV R5, A ;箱计数器加"1"

SETB P1.0 ;输出包装机打包信号

MOV R3, #10

DLY: NOP

DJNZ R3, DIY ;高脉冲有一定宽度

CLR P1.0 ;停止包装

RETI ;中断返回



■门控位GATE的应用



例:用GATE控制位,测量INT1(P3.3)引脚上的正脉冲的宽度(设晶振为12MHz,正脉冲宽度小于65ms)。

测量时,在INT1端为"0"时置TR1为"1",由INT1端变"1"来启动计数,INT1端再次变成"0"时停止工作,这时的计数值就是被测正脉冲的宽度。(能测到的最长脉冲宽度=65535µs,初始设置为400

```
MOV TMOD, #90H;设置方式控制字
   CLR
       TR1
   MOV TL1,
             #0
   MOV TH1,
                 ;T1从0开始计数,计T<sub>M</sub>的个数
             #0
        P3.3, $
                 ;等INT1变为低电平
   JB
                 ;T1允许计数
   SETB TR1
                 ;等INT1变高电平
        P3.3, $
   JNB
                 ;等INT1再变低电平
        P3.3,
   JB
                 ;停止计数
   CLR TR1
                 ;累计的TM个数,即脉冲宽度
   MOV A, TL1
                 ;µs数
   MOV
             TH1
        В,
INT1:
TR1="1"
```

例:用定时器T1定时,完成日历时钟秒、分、时的定时。设晶振频率为12MHz。

解:首先完成1秒定时。在此基础上,每计满60秒,分钟加1;每满60分,时加1;计满24小时,时钟清零,然后从0时继续重复上述过程。因此,要完成日历时钟的设计,首先解决1秒的定时。51单片机方式1的定时时间最长,定时时间的最大值T<sub>MAX</sub>为:

 $T_{MAX} = M \times 12 / fosc = 65536 \times 12 / (12 \times 10^6 Hz) = 65536 \mu s = 65.536 ms$ 

显然不能满足1秒的定时要求,因此需要设置一个软件计数器,对分、时的计数同样通过软件完成。在此采用片内50H、51H、52H、53H单元分别作为50ms、秒、分、时的计数单元

设置T1定时50ms,此时T1的初始值X为:

$$(M-X)\times1\times10^{-6} = 50\times10^{-3}$$

$$X = 65536 - 50000 = 15536 = 3CB0H$$



```
CLR A
                ;50ms个数清0
    MOV 50H, A
    MOV 51H, A ;秒清0
    MOV 52H, A ;分清0
    MOV 53H, A ;时清0
    MOV TMOD, #10H; 设定时器1为方式1
    MOV TH1, #3CH ;赋初值
    MOV TL1, #0B0H
    SETB TR1
                ;启动T1
   JBC TF1, L1 ;查询计数溢出标志TF1
L2:
    SJMP L2
```



L1:	MOV MOV	TH1, TL1,	#3CH #0B0H		
	INC	<b>50H</b>			; <b>50ms</b> 个数加 <b>1</b>
	MOV	Α,	50H		
	<b>CJNE</b>	Α,	<b>#20</b> ,	L2	;判断是否到1秒
	MOV	50H,	#00H		;到1秒,50ms个数清0
	INC	51H			;秒个数 <b>+1</b>
	MOV	A,	51H		
	<b>CJNE</b>	A,	<b>#60</b> ,	L2	;判断是否到60秒
	MOV	51H,	#00H		;到60秒,秒个数清0
	INC	52H			;分个数 <b>+1</b>
	MOV	A,	52H		,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,
	CJNE	A,	<b>#60</b> ,	L2	;判断是否到60分
	MOV	52H,	#00H		;到60分,分个数清0
	INC	53H			;分个数 <b>+1</b>
	MOV	Α,	53H		174 1 294 -
	CJNE	Α,	#24,	L2	;判断是否到24小时
	MOV	53H,	#00H		;到24小时,小时个数清0
	SJMP	L2			;反复循环